PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

(43)Date of publication of application : 23.04.1999

(51)Int.CI.

(22)Date of filing:

H04L 29/14 G06F 13/00

(21)Application number: 09-272670

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

06.10.1997

(72)Inventor: IINUMA TETSUYA

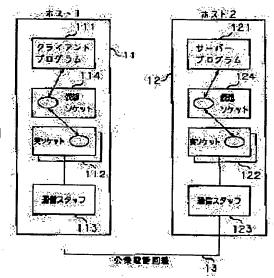
TANAKA KUNINORI HIRAYAMA HIDEAKI SHIROKIBARA TOSHIO

(54) COMMUNICATION FAULT RECOVERY METHOD FOR COMMUNICATION SYSTEM AND RECORD MEDIUM RECORDED WITH PROGRAM FOR THE METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a communication fault recovery method for a communication system by which the communication fault is recovered and the processing is continued, without having the communication program not recognized occurrence of the communi cation fault by concealing a difference of state before and after the fault recovery from the communication program and to provide the recording medium on which the programmed method is recorded.

SOLUTION: Each computer 11(12) has a virtual socket 114(124) used by its own communication program 111 (121) as a communication port and a real socket 114 (124) that corresponds one to one to the virtual socket and is used for a communication port for actual communication processing. When a communication program instructs data communication to the virtual socket, the real socket in pairs therewith is used for communication, and on the occurrence of a



communication fault, the real socket having been in use is aborted and a new real socket is generated to re-assemble the virtual socket having been in pairs with the real socket having been used before the occurrence of the fault and the real socket newly produced is used to continue the data communication.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-112609

(43)公開日 平成11年(1999) 4月23日

(51)	Int	CI	6
(31)	7776	v.	

識別記号

FΙ

H04L 13/00

311

HO4L 29/14 G06F 13/00.

351

G06F 13/00

351M

審査請求 未請求 請求項の数11 OL (全 11 頁)

100	٠.			~~	_
(2)	1)	ж	腮	245	Ħ

特願平9-272670

(22)出願日

平成9年(1997)10月6日

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72)発明者 飯沼 哲也

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

(72)発明者 田中 邦典

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

(72)発明者 平山 秀昭

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

(74)代理人 弁理士 大胡 典夫 (外1名)

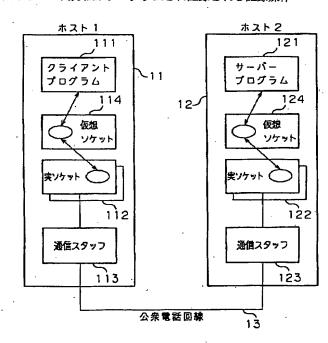
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 通信システムにおける通信障害回復方法ならびに同方法がプログラムされ記録される記録媒体

(57)【 要約】

【課題】 本発明は、障害回復前後の状態の差異を通信 プログラムから穏蔽し、通信プログラムに通信障害が発 生したことを認識させることなく、通信障害の回復、処 理の継続を行なうことのできる通信システムにおける通 信障害の回復方法ならびに同方法がプログラムされ記録 される記録媒体を提供することを過大とする。

【 解決手段】 各々のコンピュータ11(12)は、自 身で持つ通信プログラム111(121)が通信ポート として用いる仮想ンケット114(124)と、仮想ソ ケットと1対1に対応し、実際の通信処理を行なうため の通信ポートとして用いる実ソケット112(122) を有し、通信プログラムが仮想ソケット に対しデータ 通 信を指示したとき、それとペアをなす実ソケットを用い て通信を行なうとともに、通信障害発生時、使用されて いた実ソケットを破棄して新たな実ソケットを生成し、 障害発生前に使用されていた実ソケットとペアを組んで いた仮想ソケットとの組み直しを行ない、新たに生成さ れた実ソケットを使用してデータ通信の継続を行なう。



30

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータ間データ通信において、各々のコンピュータは、自身で持つ通信プログラムが通信ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想ソケットと1対1に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポートとして用いる実ソケットを有し、通信プログラムが仮想ソケットに対しデータ通信を指示したとき、それとペアをなす実ソケットを用いて通信を行なうとともに、通信障害発生時、使用されていた実ソケットを破棄して新たな実ソケットを生成し、障害発生前に使用されていた 10実ソケットとペアを組んでいた仮想ソケットとの組み直しを行ない、新たに生成された実ソケットを使用してデータ通信を継続することを特徴とする通信システムにおける通信障害回復方法。

【 請求項2 】 仮想ソケットを管理する管理モジュールは、通信プログラムから通信要求を受けたとき、接続相手を特定する情報を含む送受信データを保存することを特徴とする請求項1 記載の通信障害回復方法。

【 請求項3 】 接続相手を特定する情報は、アドレス、 実ソケットのポート番号、送受信データのうちの少なく 20 とも1以上であることを特徴とする請求項2記載の通信 システムにおける通信障害回復方法。

【請求項4】 通信障害発生時、障害を発生した実ソケットの代わりに、仮想ソケットモジュールが保存してあるアドレス、ポート番号に基づき新たな実ソケットを作るとともに仮想ソケットとのペアを作ってデータ通信を継続することにより、仮想ソケットを使用している通信プログラムに通信障害が発生し、実ソケットが変更されたことを隠蔽することを特徴とする請求項3記載の通信システムにおける通信障害回復方法。

【請求項5】 実ソケットを管理するソケットモジュールは、仮想ソケットモジュールが保存してあった接続相手を特定する情報を用いて、互いに通信し合うプログラムの対応する仮想ソケットを特定して、新しいソケットのペアを生成し、仮想ソケットモジュールが保存している送受信データを新たな実ソケットで再送受を行なうことにより、仮想ソケットを使用している通信プログラムに対し、通信障害が発生して実ソケットが変更されたことを穏蔽し、通信を継続することを特徴とする請求項2記載の通信システムにおける通信障害回復方法。

【 請求項6 】 通信障害発生時、障害が発生したことをプログラム使用者に伝え、プログラム使用者に通信障害の回復を行なうか否かの選択を促し、否の場合、通信プログラムに対して障害を通知してエラー処理を起動し、回復を行なうとの意志表示があった場合、通信障害の回復を行なって、通信プログラムに対し通信障害が発生、ならびに回復したことを穏蔽し、通信処理を継続することを特徴とする請求項1 記載の通信システムにおける通信障害回復方法。

【 請求項7 】 仮想ソケットを管理する仮想モジュール 50

は、通信プログラムから通信要求があったときに受信し、仮想ソケットモジュール内に保存する送受信データに対して暗号化処理を施し、仮想ソケットに1 対1 で対応する実ソケットを用いて通信を行なうことを特徴とする請求項2 記載の通信システムにおける通信障害回復方法。

【請求項8】 コンピュータ間データ通信において、各 々のコンピュータは、自身で持つ通信プログラムが通信 ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想ソケットと1 対1 に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポー トとして用いる実ソケットを有し、上記通信プログラム として、仮想ソケットを生成するステップと、仮想ソケ ット生成時のパラメータの保存を行ない実際に通信を行 なう 実ソケット を生成するステップと、仮想ソケットと 実ソケットの対応づけを行なう ステップと、引き渡され るパラメータを保存して仮想ソケット に対応する 実ソケ ットに対してバインド処理を行なうステップと、仮想ソ ケット を用いて通信相手とのコネクト 処理を行ない接続 を特定する情報を保存するステップと、仮想ソケット モ ジュールにて一旦送受信データを保存し、仮想ソケット に対応する 実ソケット を用いて通信相手とのデータ 送受 信を行なうステップとがプログラムされ、記録される記 録媒体。

【 請求項9 】 コンピュータ間データ通信において、各 々のコンピュータは、自身で持つ通信プログラムが通信 ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想ソケットと1 対1 に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポー トとして用いる実ソケットを有し、上記通信プログラム として、仮想ソケットを生成するステップと、仮想ソケ ット生成時のパラメータの保存を行ない実際に通信を行 なう 実ソケット を生成するステップと、仮想ソケットと 実ソケット の対応づけを行なう ステップと、引き渡され るパラメータを保存して仮想ソケット に対応する 実ソケ ットに対してバインド 処理を行なうステップと、仮想ソ ケット に対応する 実ソケット を用い相手からの接続要求 を待つステップと、接続要求を受け入れたときに渡され たパラメータに基づき相手と通信するための新しい実ソ ケットを生成するとともに、接続相手を特定するための 情報を保存するステップと、実ソケットに対応する仮想 ソケット を生成してデータの送受信を行なう ステップと がプログラムされ記録される記録媒体。

【 請求項10 】 コンピュータ間データ通信において、各々のコンピュータは、自身で持つ通信プログラムが通信ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想ソケットと1対1に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポートとして用いる実ソケットを有し、実ソケットにて通信障害を検知するステップと、プログラム使用者に対して障害回復を行なうか否か意志表示を促すステップと、否の場合、通信プログラムに対して障害を通知してエラー処理を起動するステップと、回復を行なうとの意志表

3

示があった場合、通信障害発生時使用されていた実ソケットを破棄して新たな実ソケットを生成し、障害発生前に使用されていた実ソケットとペアを組んでいた仮想ソケットとの組み直しを行ない、新たに生成された実ソケットを使用してデータ通信を継続するステップとがプログラムされ記録される記録媒体。

【請求項11】 コンピュータ間データ通信において、 各々のコンピュータは、自身で持つ通信プログラムが通 信ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想ソケットと 1 対1 に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポ 10 ートとして用いる実ソケットを有し、実ソケットにて通 信障害を検知するステップと、通信障害発生時使用され ていた実ソケットを破棄するステップと、再接続を待っ て実ソケットを再度生成してコネクト 処理を行ない、障 害発生前に更新していた接続相手が再接続されたかを確 認するステップと、通信障害発生前に処理を完了してい ないデータを保存してあったバックアップデータから再 送受を行ない、中断していたデータの送受信を完了する ステップと、障害発生前に使用されていた実ソケットと ペアを組んでいた仮想ソケットとの組み直しを行ない、 新たに生成された実ソケットを使用してデータ通信を継 続するステップとがプログラムされ記録される記録媒 体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、通信システムにおける通信障害回復方法ならびに同方法がプログラムされ記録される記録媒体に関する。

[0002]

【 従来の技術】図7 に、クライアント、サーバから成る 30 通信システムの例を示す。この例は、クライアント・サーバプログラム間でデータ交換を行なうもので、2 つのホストを結ぶ回線は公衆回線であり、ホスト1 からホスト2 へダイヤルアップ接続を行ない、通信を行なう。 【 0003】ホスト1(71)は、クライアントプログ

ラム7 1 1 が動くコンピュータであり、ここではノートパソコン等携帯情報機器を想定している。ホスト 2 (72)は、サーバプログラム7 2 1 が動作するコンピュータであり、ここでは、高性能デスクトップパソコンを想定している。

【 0 0 0 4 】ここで示す通信システムは、大きく分けて、通信プログラム(クライアント 7 1 1 、サーバ7 2 1)、ソケットモジュール7 1 2 (7 2 2)、通信スタック7 1 3 (7 2 3)の3つの要素から構成される。通信スタック7 1 3 (7 2 3)では、公衆電話回線7 3の物理的制御、通信プロトコルの制御を行なう。ここで例示した通信システムは、TCP /I Pを使用した通信を行ない、ホスト1 (7 1)からホスト2 (7 2) ヘダイヤルアップ接続を行なった場合、PPP(Point-to-Point Protocol)により回線を接続し、サーバ7 2 1 から 50

接続毎にホスト1 (71) のI Pアドレスを取得する。 これらの制御は、通信スタック713 (723) が行なっている。

【0005】ソケットモジュール712(722)は、 通信プログラム711(721)と通信スタックを結び 付けるモジュールであり、通信プログラムが物理的な回 線の状態を意識することなく データの送受を行なう ため のインタフェース(API)を提供する。例えば、通信 プログラム711(721)が通信相手のプログラム7 21(711)にデータを送るための接続を行なうと き、通信プログラムは、CONNECTというソケット モジュール713(723)のサービスを呼び出す。通 信プログラム711(721)とソケットモジュール7 13(723)の間は、ソケットというデータ受け渡し 用の口を使う。ソケットは、プログラム内で通信セッシ ョンの開始時に生成される。ソケットモジュール712 (722)は、通信プログラム711(721)から受 け取った相手先の情報を基に通信スタック713(72 3)を呼び出して、相手先のホスト71(72)、通信 プログラム711(721)に接続を行なう。

【 0006】この時、通信プログラムは、通信スタックがどのように動作するかは意識する必要がなく、また、物理的な回線が公衆電話回線73だということも意識しなくてよい。従って、通信プログラム同士がデータ交換を行なう場合のデータの流れは、以下に示す(またはこの逆方向)ようになる。

【 0007 】通信プログラム711(721) →ソケット モジュール712(722) →通信スタック713(723) →公衆電話回線73→相手先通信スタック72,3(713) →相手先ゾケット モジュール722(712) →相手先通信プログラム721(711)

[0008]

【 発明が解決しようとする課題】ところで、通信中に通信障害が発生した場合、上述した従来技術に従えば、通信プログラムが通信障害からの回復を行なうことはできなかった。例えば、上述した構成の通信環境を想定した場合、通信障害発生の要因が公衆電話回線の不具合による回線断だった場合、通信障害の回復のためには、再度ダイヤルアップし、I Pアドレスを取得し直し、ソケットの再生成、通信プログラム間のソケットの再接続を行い、通信障害によって中断したプログラムの実行再開をしなければならない。

【 0009】しかしながら、この場合、新たに取得した I Pアドレスやソケットの番号等は、障害発生前にプログラムが持っていたものと異なってしまう場合がある。 そのため、通信障害で中断されたデータ転送等を通信プログラム実行再開後に障害発生直前の状態から接続することは容易にはできない。

【 0010】本発明は上記事情に鑑みてなされたものであり、通信プログラムが仮想ソケットを介し実際の通信

処理を行なうための通信ポートとして用いられる実ソケ ットとの間で交信することにより、通信障害の回復のた めに行なわれる、再ダイヤルアップ、IPアドレスの再 取得、ソケットの再生成、通信プログラム間のソケット の再接続等で起こる、回復前後の状態の差異を通信プロ グラムから穏蔽し、通信プログラムに通信障害が発生し たことを認識させることなく、通信障害の回復、処理の 継続を行なうことのできる通信障害の回復方法ならびに 装置、及び同方法がプログラムされ記録される記録媒体 を提供することを目的とする。

[0011]

【 課題を解決するための手段】本発明の通信システムに おける通信障害回復方法は、コンピュータ間データ通信 において、各々のコンピュータは、自身で持つ通信プロ グラムが通信ポートとして用いる仮想ソケットと、仮想 ソケットと1対1に対応し、実際の通信処理を行なうた めの通信ポートとして用いる 実ソケット を有し、通信プ ログラムが仮想ソケット に対しデータ 通信を指示したと き、それとペアをなす実ソケットを用いて通信を行なう とともに、通信障害発生時、使用されていた実ソケット を破棄して新たな実ソケットを生成し、障害発生前に使 用されていた実ソケットとペアを組んでいた仮想ソケッ トとの組み直しを行ない、新たに生成された実ソケット を使用してデータ通信を継続することを特徴とする。 【 0012】本発明の記録媒体は、コンピュータ間デー タ通信において、各々のコンピュータは、自身で持つ通 信プログラムが通信ポートとして用いる仮想ソケット と、仮想ンケットと1対1に対応し、実際の通信処理を 行なうための通信ポートとして用いる実ソケットを有 し、実ソケットにて通信障害を検知するステップと、プ 30 ログラム使用者に対して障害回復を行なうか否か意志表 示を促すステップと、否の場合、通信プログラムに対し て障害を通知してエラー処理を起動するステップと、回 復を行なうとの意志表示があった場合、通信障害発生時 使用されていた実ソケットを破棄して新たな実ソケット を生成し、障害発生前に使用されていた実ソケットとペ アを組んでいた仮想ソケットとの組み直しを行ない、新 たに生成された実ソケットを使用してデータ通信を継続 するステップとがプログラムされ記録されることを特徴

【 0013】このことにより、通信中に通信障害が発生 した場合であっても、通信プログラムが通信障害からの 回復を行なうことが可能となり、処理の継続が可能とな る。

[0014]

とする。

【 発明の実施の形態】図1 は本発明の実施形態を示すブ ロック図である。

【 0015】図7 に示す従来例の通信プログラムとソケ ット モジュールの間に仮想ソケット モジュール114

4(124)は、通信プログラム111(121)から はソケットモジュール112(122)として見え、ソ ケットモジュール112(122)からは通信プログラ ム111(121)として見えるように作られ、通信プ ログラム111(121)とソケットモジュール112 (122)の間に入る形で使用される、仮想ソケットを 管理するソフトウェアである。従って、本発明の実施形 態にて使用されている通信プログラム111(121) とソケット112(122)は、それぞれ、図7に示す 通信システムにて用いられる通信プログラム711(7 21) 及びソケットモジュール712(722) と何ら かわるところはない。

【0016】まず、クライアントプログラム111の動 作から説明する。 クライアント プログラム111は、サ ーバ12との通信を行なうためにソケットを用いる。通 信プログラム111から呼び出すソケットは、本発明で は仮想ソケットになる。仮想ソケットモジュール114 は、通信プログラム111に対して従来のソケットモジ ュールとして振る舞うので、通信プログラム111が従 来のソケットを呼び出す動作で仮想ソケットが呼び出さ れることになる。

【0017】通信プログラム111から仮想ソケットを 通して呼び出された仮想ソケット モジュール114は、 呼び出し時のパラメータに基づいて通常のソケット モジ ュール112を呼び出す。 図2は、クライアント 通信プ ログラム111がソケットを作成し、サーバに接続を行 ない、通信を開始するまでの手順を示すフローチャート である。

【0018】クライアントプログラム111は、ソケッ トモジュールのsocket エントリポイントを呼び出 しソケットを作成(ステップ1) する。実際には、クラ イアントプログラム111から、仮想ソケットモジュー ル1 1 4 のs o c k e t エントリ ポイント が呼び出され る。仮想ソケットモジュール114は、呼び出し時のパ ラメータを保存(ステップS2)し、通常のソケットモ ジュールのsocket エントリポイントを呼び出し、 実際に通信を行なうための実ソケット112を生成(ス テップS3) する。

【0019】実ソケット112の生成に成功したら、仮 想ソケット114と実ソケット112の対応づけ(ステ ップS4)を行なう。クライアント 通信プログラム11 1には貸そうソケット114のデスクリプタを返す。こ の後、クライアントプログラム111は、この仮想ソケ ット114のデスクリプタを用いソケット 通信を行な う。

【0020】次に、クライアントプログラム111は、 得られた仮想ソケット114を基にbind操作(ステップ S5)を行なう。ここでは、socket エントリポイ ントを呼び出した時と同様に仮想ソケットモジュール1 ($1\,2\,4$) が追加される。 仮想ソケット モジュール $1\,1\,$ 50 $1\,4\,$ の $b\,i\,$ $n\,$ d エントリポイント を呼び出す。 仮想ソケ

ットモジュール1 1 4 のbind エントリポイントは、 引き渡されるパラメータを保存(ステップS6)し、仮 想ソケット114に対応する実ソケット112に対し、 bind 処理を行なう。bind に成功したら、呼び出 し元のクライアントプログラム111に、仮想ソケット 114 のbind が成功した旨を伝える。

【 0021】仮想ソケット114に対するbind処理 が成功したことを認識したクライアントプログラム11 1は、仮想ソケット114を用いて通信相手となるサー バプログラム121に回線を接続するため、conne ctを実行(ステップS8) する。connectのリ クエストを受け取った仮想ソケットモジュール114 は、渡されたパラメータを保存(ステップS9)し、仮 想ソケット114に対応する実ソケット112を使いサ ーバ12に回線の接続を行なう。

【0022】サーバ12との接続が成功したら、仮想ソ ケット モジュール114は、サーバとクライアント 通信 プログラムの接続を特定するための情報を保存(ステッ プS11)する。この情報は、通信障害発生後の再接続 で、接続し直したサーバ12とクライアントが障害前に 20 本当に接続していたかを特定し、通信セッションを正し く 再開するために必要な、例えば、セッション ID、プ ロセスI D等の情報である。実ソケットのconnec t が正しくできれば、仮想ソケットモジュール114 は、connect の成功をクライアントプログラム1 11に伝え、クライアントプロクラム111は、仮想ソ ケット114を用い今後のデータ送受信を行なう。 【0023】データの送受信には、send/rece

i v e エントリポイントを使用する。上述したように、 クライアントプログラム111は、通常のソケットモジ 30 ュールのsend/receiveエントリポイントを 呼び出すつもりで、仮想ソケット モジュール114 のs end/receive エントリポイントを仮想ソケッ ト114を使って呼び出す。呼び出された仮想ソケット モジュール114のsend/receiveエントリ ポイントは内部で一旦送受信データを保存する。これ は、通信障害によって送受信が完了できなかったデータ を回線の再接続後に再送受を行ない、送受信を完了する ためである。 仮想ソケット モジュール114は、呼び出 した仮想ソケットモジュール114に対応する実ソケッ 40 ト112を用いてサーバ12とデータの送受信を行なう (ステップS14)。

【 0024】次に通信プログラム121の動作について 説明する。図3 は、通信プログラム121 がクライアン ト11からの接続要求を受けて回線接続を行ない、デー タの送受信を開始するまでの動作を示すフローチャート である。 クライアント プログラム111 同様、ここで詳 述するサーバプログラム121も本発明を実現するため に作られたものでなく、通常使用されるプログラムであ る。

【0025】サーバプログラム121もクライアントプ ログラム111 同様、仮想ソケットモジュール124を 使い、仮想ソケット124と実際に通信を行なう 実ソケ ット122のペアを作成(ステップS24) する。

【0026】通信プログラム121は、作成した仮想ソ ケット124を介してlistenエントリポイントを 呼び出す。仮想ソケットモジュール124のliste n エントリポイントでは、通信プログラム111からの 接続要求を仮想ソケット124に対応する実ソケット1 22を使い接続要求を待つ(ステップS30)。

【0027】クライアント11からの接続要求を受信し た実ソケット122は、その旨を仮想ソケットモジュー ル124を通じて通信プログラム121に伝える。サー バプログラム121がその接続要求を受け入れるならば $(\lambda = 1, 32)$, accept $\Delta = 1$ ントを呼び出す。サーバプログラム121から呼び出さ れた仮想ソケット モジュール1 24 のa c c e p t エン トリポイントは、渡されたパラメータを保存(ステップ S33)し、接続要求の許可を行なう。サーバプログラ ム121は、このとき渡されたパラメータを使い、クラ イアント11と通信するための新しい実ソケット122 を生成(ステップS34)する。更に、接続先のクライ アント11を特定する情報を保存(ステップS35) す

【0028】仮想ソケットモジュール124は、acc e p t 処理で作られた実ソケット122に対応する仮想 ソケット124を作り、サーバプログラム121に通知 する。その後、通信プログラム121は、クライアント プログラム111と同様にsend/receiveエ ントリポイントを使ってデータの送受信を行なう。

【0029】図4は、障害発生時におけるクライアント 側での回復処理をフローチャートで示した図である。 【0030】通信障害の検知は、実際に通信処理を行な っている実ソケット122で検知(ステップS42)さ れる。実ソケット122で検知された障害が例えば、公 衆回線の回線断だとすれば、通信障害は、仮想ソケット モジュール124に通知される。 仮想ソケット モジュー ル124は、通信プログラム111の利用者に対して回 線の再接続を行ない、通信プログラムの処理を継続する か否かを問い合わせる。

【0031】プログラムの利用者が処理の継続を望まな い場合、仮想ソケットモジュール124は、通信障害の 発生を該当する仮想ソケット124を通じて通信プログ ラム111に通知する。その後の通信障害に対する処理 は各通信プログラムが行なう。

【0032】プログラムの利用者が処理の継続を望む場 合、仮想ソケットモジュール124は、通信障害を起こ した実ソケット122を破棄(ステップS45) する。 回線断が起きていたら、再ダイヤルアップを行ない、回 線の再接続を行なう。このとき、プログラムの動いてい

るプラットフォームがDHCP等のアドレス取得方式を 使用していた場合、ホストのIPアドレスが変わってし まう可能性がある。

【0033】回線の再接続ができたら、仮想ソケットモジュール124は、障害発生前に保存してあったソケット生成情報を基にして新たな実ソケット122を作る(ステップS46)。このとき、新たに作られる実ソケットの管理番号を持つ。新たに作られた実ソケット122は、通信相手の通信プログラムに接続を行なう(ステップS47)。このとき、接続先と接続相手を特定する情報、即ち、回線断前に接続通信していた通信プログラム同士が本当に再接続されたかを確認するための情報を交換し、お互いに相手の確認を行なう。正しいプログラム同士がお互いに相手の確認を行なう。正しいプログラム同士が再接続できたら、仮想ソケット124は、通信障害発生でしていないデータを、保存してあったバックアップデータから再送受を行ない、中断していたデータの送受信を完了する。

【 0034】新たに生成した実ソケット122で通信プログラム間でのデータ交換が可能になったら、通信障害 20を起こして破棄された実ソケットに対応していた仮想ソケット、新たに生成した実ソケットを新しいペア(ステップS50)として通信処理の継続(ステップS51)を行なう。

【 0 0 3 5 】通信回線の再接続に、ソケットの再生成によってプラットフォームのI Pアドレスやソケット番号が変わってしまうことがあるが、通信プログラムからは、仮想ソケット124しか見えず、仮想ソケットモジュール124内で化そうソケットと新しい実ソケットの対応を管理するので、通信プログラムは、通信障害発生 30前の情報で仮想ソケット124にアクセスすればよい。これにより、通信障害の発生を通信プログラム111から隠蔽して通信プログラム111に通信処理が継続しているように見せることができる。

【 0036】図5は、通信障害発生時にサーバ通信プログラムが如何に障害回復を行なうか示した動作の流れをフローチャートで示した図である。

【0037】通信障害の検知は、実際に通信処理を行なっている実ソケット122で検知(ステップS62)される。実ソケット122で検知された障害が例えば、公 40衆回線の回線断だとすれば、通信障害は、仮想ソケットモジュール124に通知される。仮想ソケットモジュール114と同様に障害を検出した実ソケット122を破棄(ステップS63)する。仮想ソケットモジュール124は、1isten用の実ソケット122を使い、クライアント11による再接続を待つ(ステップS64)。【0038】このとき、一定時間内にクライアント11からの再接続が無かった場合は、その後もクライアント11からの再接続が無かった場合は、その後もクライアント11からの再接続が無かった場合は、その後もクライアント11からの再接続はないものとみなし、障害を検知した 50

70 実ソケツト に対応する仮想ソケット を通じてサーバ12 の通信プログラム121 に通信障害があったことを伝え る。この後は、通信プログラム121 側で通信障害に対 する処理を行なう。

【 0039】クライアント11からの再接続が行なわれた場合、仮想ソケットモジュール124は、accept処理(ステップS66)を行ない、実ソケットを再生成(ステップS67)する。新たに作られた実ソケット122は、通信相手の通信プログラム111に接続を行なう。このとき、接続先と接続相手を特定する情報、即ち、回線断前に接続通信していた通信プログラム同士が本当に再接続されたかを確認するための情報を交換し、お互い相手の確認を行なう。

【 0040】正しいプログラム同士が再接続できたら、 仮想ソケット124は、通信障害発生前に送受信中で処 理を完了していないデータを、保存してあったバックア ップデータから再送受を行ない、中断していたデータの 送受信を完了する。

【 0041】新たに生成した実ソケット122で通信プログラム間でのデータ交換が可能になったら、通信障害を起こして破棄された実ソケットに対応していた仮想ソケット、新たに生成した実ソケットを新しいペア(ステップS70)として通信処理の継続(ステップS71)を行なう。

【0042】通信回線の再接続に、ソケットの再生によってプラットフォームのIPアドレスやソケット番号が変わってしまうことがあるが、通信プログラムからは、仮想ソケット124しか見えず、仮想ソケットモジュール124内で化そうソケットと新しい実ソケットの対応を管理するので、通信プログラムは、通信障害発生前の情報で仮想ソケット124にアクセスすればよい。これにより、通信障害の発生を通信プログラム111から隠蔽して通信プログラム111に通信処理が継続しているように見せることができる。

【0043】仮想ソケットモジュール124は、再接続 先の通信相手プログラムが、通信障害発生以前の通信プログラムと特定できなかった場合、または、通信障害発生から一定時間に障害回復が実行されなかつた場合は、 通信障害の発生を化そうソケットモジュール124を呼び出している通信プログラムに通知し、その後の通信障害に対する処理は、各通信プログラムが行なう。

【0044】図6は、通信障害の回復処理を行なったときに、上述した仮想ソケツトと実ソケットの組み合わせが如何に変わるかを説明するために引用した動作概念図である。

【 0 0 4 5 】図は、通信障害発生前の互いに通信を行なっている2 つのプログラム状態を示している。ホスト 1 上で動作しているプログラムA は、ホスト 2 上で動作しているプログラムB と通信を行なっている。プログラムA は、仮想ソケツト A を使い通信を行なう。 仮想ソケッ

ト A は、実際に通信を行なう実ソケット A とペアになって動作する。同様に、プログラムB は、仮想ソケット B とペアになる実ソケット B を使い通信を行なう。ホスト 1 とホスト 2 の間は、公衆電話回線を使いダイヤルアップにより接続されている。このとき、通信障害が起き、公衆電話回線によるダイヤルアップ接続が切れ、上述した通信障害の回復処理が行なわれたとする。

【0046】通信障害発生時に使用されていた実ソケッ トA, Bは、破棄されて、新たに実ソケットC, Dが作 られる。公衆電話回線も再ダイヤルアップし直すので新 10 たな回線となる。新たに生成された実ソケットC,D は、通信障害前に使われていた実ソケット A, Bとペア を組んでいた仮想ソケットA,Bとペアの組み直しを行 なう。通信プログラムA, Bからは、仮想ソケットA, B のみが見えるため、通信障害の回復処理のために実ソ ケット が作り 直されたことは隠蔽され、通信プログラム は仮想ソケットA,Bを使い処理の続行が可能になる。 【0047】尚、本発明の実施形態として例示した、通 信プログラム1.1.1 (121)、仮想ソケット モジュー ル114(124)、ソケットモジュール112(12 20 2)、通信スタック113(123)ともに、ソフトウ ェアにて実現され、特に、図4 ~図5 に示されるフロー チャートは、本発明を実現する手段として上記ソフトウ ェアにプログラムとしてインプリメントされるものであ り、フロッピーディスク、磁気ティスク、CD-RO M、MO等の記録媒体にて提供されるものである。

【0048】以上説明のように、本発明は、各々のコンピュータ11(12)は、自身で持つ通信プログラム11(121)が通信ポートとして用いる仮想ソケット114(124)と、仮想ソケットと1対1に対応し、実際の通信処理を行なうための通信ポートとして用いる実ソケット112(122)を有し、通信プログラムが仮想ソケットに対しデータ通信を指示したとき、それとペアをなす実ソケットを用いて通信を行なうとともに、通信障害発生時、使用されていた実ソケットを破棄して新たな実ソケットを生成し、障害発生前に使用されていた実ソケットとペアを組んでいた仮想ソケットとの記み直しを行ない、新たに生成された実ソケットを使用してデータ通信の継続を行なうことを特徴とするものであり、このことにより、通信システムとしてのトータルスループットの向上がはかれるものである。

【 0049 】 尚、以上の説明は、通信障害の回復処理についてのみ述べたが、これに制限されるものでなく、暗号通信への応用も考えられる。 具体的に、仮想ソケットを管理する仮想モジュールは、通信プログラムから通信

要求があったときに受信し、仮想ソケットモジュール内に保存する送受信データに対して暗号化処理を施し、仮想ソケットに1対1で対応する実ソケットを用いて通信を行なうことによりなされる。このことにより、暗号通信機能を持たない通信プログラムで暗号通信を行なわせることも可能となる。

[0050]

【 発明の効果】以上説明のように本発明によれば、通信プログラムが仮想ソケットを介し実際の通信処理を行なうための通信ポートとして用いられる実ソケットとの間で交信することにより、通信障害の回復のために行なわれる、再ダイヤルアップ、I Pアドレスの再取得、ソケットの再生成、通信プログラム間のソケットの再接続等で起こる、回復前後の状態の差異を通信プログラムから穏蔽し、通信プログラムに通信障害が発生したことを認識させることなく、通信障害の回復、処理の継続を行なうことのできる。従って、信頼性の向上はもとより、通信システムとしてのトータルスループットの向上がはかれるものである。

20 【 図面の簡単な説明】

【 図1 】本発明の実施形態を示すブロック 図、

【 図2 】本発明の実施形態の動作を説明するために引用した図であり、クライアントプログラムがソケットを作成し、サーバに接続を行ない通信を介しするまでの手順をフローチャートで示した図、

【 図3 】サーバプログラムがクライアントからの接続要求を受けてデータの送受信を行なうまでの手順をフローチャートで示した図、

【 図4 】 通信障害発生時にクライアント プログラムが如何に障害回復を行なうかを示すフローチャート、

【 図5 】 通信障害発生時にサーバプログラムが如何に障害回復を行なうかを示したフローチャート、

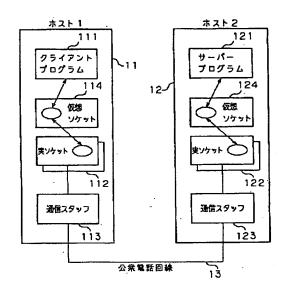
【 図6 】 通信障害の回復処理を行なったときの仮想ソケットと実ソケットの組み合わせが変化する様子を示した動作概念図、

【 図7 】従来の通信システムの構成例を示すブロック 図、

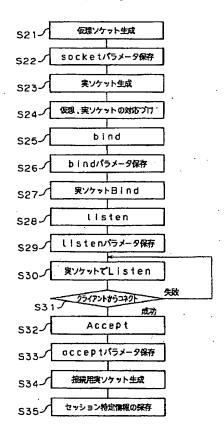
【符号の説明】

11…クライアント(ホスト1)、12…サーバ(ホスト2)、111…クライアントプログラム、112…ソケットモジュール、113…通信スタック、114…仮想ソケットモジュール、121…サーバプログラム、122…ソケットモジュール、123…通信スタック、124…仮想ソケットモジュール。

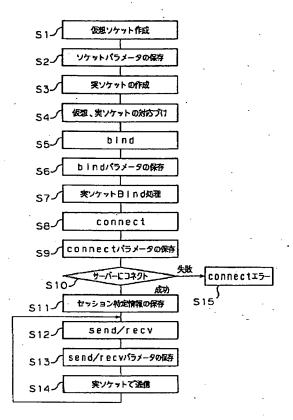
【図1】



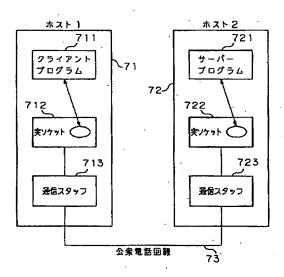
【図3】



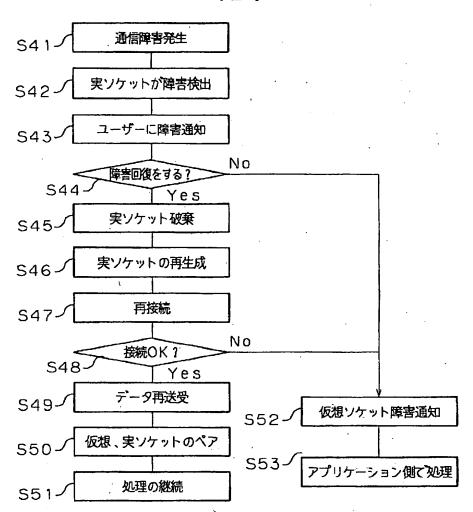
【図2】

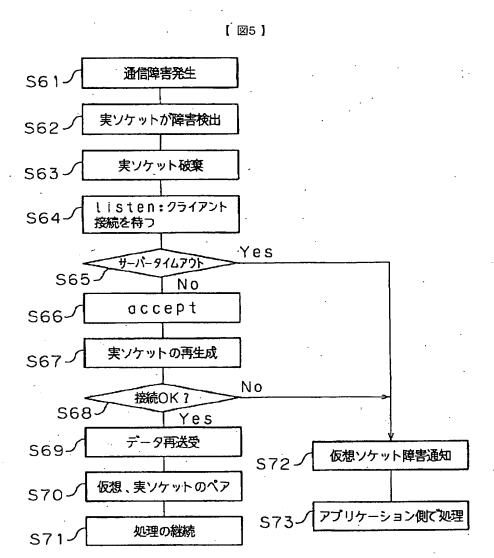


【図7】

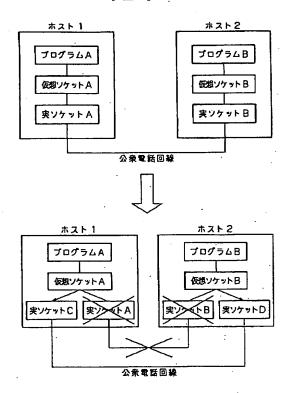


【 図4 】





【図6】



フロント ページの続き

(72) 発明者 白木原 敏雄 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内